### Círculo Mínimo

### INF2604 - Geometria Computacional

#### Waldemar Celes

celes@inf.puc-rio.br

Departamento de Informática, PUC-Rio





#### Problema

- ▶ Dado um conjunto de pontos no plano  $P = \{\mathbf{p}_1, ..., \mathbf{p}_n\}$ , achar o **círculo mínimo** envolvente
  - ightharpoonup Determinar centro **c** e raio r do círculo





#### Problema

- ▶ Dado um conjunto de pontos no plano  $P = \{\mathbf{p}_1, ..., \mathbf{p}_n\}$ , achar o **círculo mínimo** envolvente
  - ightharpoonup Determinar centro **c** e raio r do círculo

#### Casos especiais:

▶ 
$$n = 1$$
:  $\mathbf{c} = \mathbf{p}_1 \in r = 0$ 





#### Problema

- ▶ Dado um conjunto de pontos no plano  $P = \{\mathbf{p}_1, ..., \mathbf{p}_n\}$ , achar o **círculo mínimo** envolvente
  - ightharpoonup Determinar centro **c** e raio r do círculo

#### Casos especiais:

▶ 
$$n = 1$$
:  $\mathbf{c} = \mathbf{p}_1 \in r = 0$ 

▶ 
$$n = 2$$
:  $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_1 + \mathbf{p}_2}{2}$  e  $r = \frac{\|\mathbf{p}_1 - \mathbf{p}_2\|}{2}$ 





Caso n = 3:





Caso n = 3:

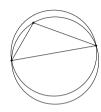
- Pontos colineares
  - ightharpoonup Recai no caso n=2





#### Caso n = 3:

- Pontos colineares
  - Recai no caso n=2
- Pontos não colineares
  - ▶ Com ângulo obtuso: recai no caso n = 2







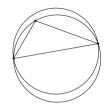
#### Caso n = 3:

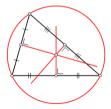
- Pontos colineares
  - Recai no caso n=2
- Pontos não colineares
  - ► Com ângulo obtuso: recai no caso n = 2
  - ► Sem ângulo obtuso: circuncírculo de triângulo
    - Determinação de c: encontro das mediatrizes

$$\|\mathbf{p}_1 - \mathbf{c}\|^2 = \|\mathbf{p}_2 - \mathbf{c}\|^2 = \|\mathbf{p}_3 - \mathbf{c}\|^2$$

Determinação de r

$$r = \|\mathbf{c} - \mathbf{p}_i\|, \quad \text{com} \quad i = 1, 2, \text{ou } 3$$



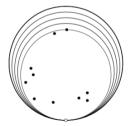


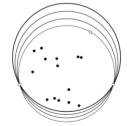




#### Problema geral

- ▶ O círculo mínimo que envolve  $P = \{\mathbf{p}_1, ..., \mathbf{p}_n\}$ , com n > 1, tem, obrigatoriamente, 2 ou 3 pontos de contato com P
  - ▶ Dois pontos de *P* diametralmente opostos, ou
  - ► Três pontos de *P* formando um triângulo agudo









#### Algoritmo força bruta

- Considere todas os pares de pontos
  - ► Verifique se círculo diametral envolve todos os demais pontos
  - Guarde o menor círculo
- Considere todas as triplas de pontos
  - Verifique se circuncírculo do triângulo envolve todos os demais pontos
  - Guarde o menor círculo





#### Algoritmo força bruta

- Considere todas os pares de pontos
  - ► Verifique se círculo diametral envolve todos os demais pontos
  - Guarde o menor círculo
- Considere todas as triplas de pontos
  - Verifique se circuncírculo do triângulo envolve todos os demais pontos
  - ► Guarde o menor círculo

### Tempo esperado





#### Algoritmo força bruta

- ► Considere todas os pares de pontos
  - ► Verifique se círculo diametral envolve todos os demais pontos
  - Guarde o menor círculo
- ► Considere todas as triplas de pontos
  - Verifique se circuncírculo do triângulo envolve todos os demais pontos
  - Guarde o menor círculo

#### Tempo esperado

$$n\left(\left(\begin{array}{c}n\\2\end{array}\right)+\left(\begin{array}{c}n\\3\end{array}\right)\right)=O(n^4)$$

Lembrando que:

$$\begin{pmatrix} n \\ k \end{pmatrix} = \frac{n!}{(n-k)!k!}$$





Algoritmo baseado em heurística

- Não resulta no círculo mínimo
- ▶ Usado como forma simples de determinar círculo envolvente





#### Algoritmo baseado em heurística

- ► Não resulta no círculo mínimo
- ► Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

#### Algoritmo

► Ache os dois pares de pontos:  $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}$ ,  $\{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$ 



6





#### Algoritmo baseado em heurística

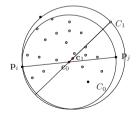
- ► Não resulta no círculo mínimo
- ▶ Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

#### Algoritmo

- ► Ache os dois pares de pontos:  $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}$ ,  $\{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$
- **E**scolha par mais distante:  $\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j$
- ► Considere o círculo diametral:  $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_i + \mathbf{p}_j}{2}$  e  $r = \frac{\|\mathbf{p}_i \mathbf{p}_j\|}{2}$
- ▶ Para cada ponto  $\mathbf{p}_k$ , faz  $\vec{d} = \mathbf{p}_k \mathbf{c}$ ; se ||d|| > r:

• 
$$\mathbf{c} = \mathbf{c} + \frac{\|d\| - r}{2} \hat{d} \in r = \frac{\|d\| + r}{2}$$





6





#### Algoritmo baseado em heurística

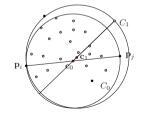
- ► Não resulta no círculo mínimo
- ► Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

### Algoritmo

- Ache os dois pares de pontos:  $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}$ ,  $\{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$
- ightharpoonup Escolha par mais distante:  $\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j$
- ► Considere o círculo diametral:  $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_i + \mathbf{p}_j}{2}$  e  $r = \frac{\|\mathbf{p}_i \mathbf{p}_j\|}{2}$
- ▶ Para cada ponto  $\mathbf{p}_k$ , faz  $\vec{d} = \mathbf{p}_k \mathbf{c}$ ; se ||d|| > r:

• 
$$\mathbf{c} = \mathbf{c} + \frac{\|d\| - r}{2}\hat{d} \text{ e } r = \frac{\|d\| + r}{2}$$







Tempo Esperado:



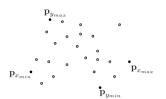
#### Algoritmo baseado em heurística

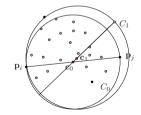
- ► Não resulta no círculo mínimo
- ► Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

### Algoritmo

- Ache os dois pares de pontos:  $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}$ ,  $\{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$
- **E**scolha par mais distante:  $\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j$
- ► Considere o círculo diametral:  $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_i + \mathbf{p}_j}{2}$  e  $r = \frac{\|\mathbf{p}_i \mathbf{p}_j\|}{2}$
- ▶ Para cada ponto  $\mathbf{p}_k$ , faz  $\vec{d} = \mathbf{p}_k \mathbf{c}$ ; se ||d|| > r:

**c** = **c** + 
$$\frac{\|d\|-r}{2}\hat{d}$$
 e  $r = \frac{\|d\|+r}{2}$ 





6



Tempo Esperado: O(n)



#### Algoritmo incremental randômico

- ightharpoonup Permutação randômica de  $\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_n$
- ightharpoonup Considere  $P_i = \{\mathbf{p}_1, ..., \mathbf{p}_i\}$
- ► Considere *C<sub>i</sub>* como o círculo mínimo de *P<sub>i</sub>*





### Algoritmo incremental randômico

- ightharpoonup Permutação randômica de  $\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_n$
- ightharpoonup Considere  $P_i = \{\mathbf{p}_1, ..., \mathbf{p}_i\}$
- ► Considere *C<sub>i</sub>* como o círculo mínimo de *P<sub>i</sub>*

#### **Lema**: para 2 < i < n, temos:

- ightharpoonup Se  $\mathbf{p}_i \in C_{i-1}$ , então  $C_i = C_{i-1}$
- ▶ Se  $\mathbf{p}_i \notin C_{i-1}$ , então  $\mathbf{p}_i$  está em contato com  $C_i$





### Algoritmo: MinCircle $(\{p_1, ..., p_n\})$

- 1. Faça uma permutação em  $\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_n$  de P
- 2. Inicialize  $C_2$  considerando  $\{\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2\}$
- 3. Para i = 3, ..., n faça:
  - ▶ Se  $p_i \in C_{i-1}$  então:  $C_i = C_{i-1}$
  - ightharpoonup Senão:  $C_i = MinCircleWithPoint <math>(\{\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_{i-1}\},\mathbf{p}_i)$
- 4. Retorna  $C_n$





**Algoritmo**: MinCircleWithPoint  $(\{p_1, ..., p_n\}, q)$ 

- 1. Inicialize  $C_1$  considerando  $\{\mathbf{p}_1, \mathbf{q}\}$
- 2. Para j = 2, ..., n faça:
  - ▶ Se  $p_j \in C_{j-1}$  então:  $C_j = C_{j-1}$
  - ▶ Senão:  $C_j$  = MinCircleWith2Points  $(\{\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_{j-1}\},\mathbf{p}_j,\mathbf{q})$
- 3. Retorna  $C_n$





### **Algoritmo**: MinCircleWithPoint $(\{p_1, ..., p_n\}, q)$

- 1. Inicialize  $C_1$  considerando  $\{\mathbf{p}_1, \mathbf{q}\}$
- 2. Para j = 2, ..., n faça:
  - ▶ Se  $p_j \in C_{j-1}$  então:  $C_j = C_{j-1}$
  - ▶ Senão:  $C_j$  = MinCircleWith2Points  $(\{\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_{j-1}\},\mathbf{p}_j,\mathbf{q})$
- 3. Retorna  $C_n$

### **Algoritmo**: MinCircleWith2Points $(\{\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_n\},\mathbf{q}_1,\mathbf{q}_2)$

- 1. Inicialize  $C_0$  considerando  $\{\mathbf{q}_1, \mathbf{q}_2\}$
- 2. Para k = 1, ..., n faça:
  - ▶ Se  $p_k \in C_{k-1}$  então:  $C_k = C_{k-1}$
  - ► Senão:  $C_k$  = circuncírculo de  $\mathbf{p}_k$ ,  $\mathbf{q}_1$ ,  $\mathbf{q}_2$
- 3. Retorna  $C_n$





Tempo esperado





#### Tempo esperado

ightharpoonup MinCircleWith2Points  $\longrightarrow O(n)$ 





#### Tempo esperado

- ightharpoonup MinCircleWith2Points  $\longrightarrow O(n)$
- ▶ MinCircleWithPoint  $\longrightarrow O(n) + \sum_{i=2}^{n} O(i)p$ 
  - ightharpoonup Onde p é a propabilidade da cláusula senão ser executada





#### Tempo esperado

- ightharpoonup MinCircleWith2Points  $\longrightarrow O(n)$
- ▶ MinCircleWithPoint  $\longrightarrow O(n) + \sum_{i=2}^{n} O(i)p$ 
  - ▶ Onde *p* é a propabilidade da cláusula *senão* ser executada

#### Determinação de p

- ► Considere o problema inverso:
  - ightharpoonup Ao remover um ponto de  $P_i$ , qual a probabilidade de remover do contorno?





#### Tempo esperado

- ightharpoonup MinCircleWith2Points  $\longrightarrow O(n)$
- ▶ MinCircleWithPoint  $\longrightarrow O(n) + \sum_{i=2}^{n} O(i)p$ 
  - ▶ Onde *p* é a propabilidade da cláusula *senão* ser executada

#### Determinação de p

- ► Considere o problema inverso:
  - ightharpoonup Ao remover um ponto de  $P_i$ , qual a probabilidade de remover do contorno?
  - ▶ Logo:  $p = \frac{2}{i}$





#### Tempo esperado

- ightharpoonup MinCircleWith2Points  $\longrightarrow O(n)$
- ▶ MinCircleWithPoint  $\longrightarrow O(n) + \sum_{i=2}^{n} O(i)p$ 
  - ► Onde *p* é a propabilidade da cláusula *senão* ser executada

#### Determinação de p

- Considere o problema inverso:
  - ightharpoonup Ao remover um ponto de  $P_i$ , qual a probabilidade de remover do contorno?
  - ▶ Logo:  $p = \frac{2}{i}$

#### Então:

• MinCircleWithPoint  $\longrightarrow O(n) + \sum_{i=1}^{n} O(i)^{\frac{2}{i}} = O(n)$ 





#### Tempo esperado

- ightharpoonup MinCircleWith2Points  $\longrightarrow O(n)$
- ▶ MinCircleWithPoint  $\longrightarrow O(n) + \sum_{i=2}^{n} O(i)p$ 
  - ▶ Onde *p* é a propabilidade da cláusula *senão* ser executada

#### Determinação de p

- Considere o problema inverso:
  - $\triangleright$  Ao remover um ponto de  $P_i$ , qual a probabilidade de remover do contorno?
  - ▶ Logo:  $p = \frac{2}{i}$

#### Então:

• MinCircleWithPoint  $\longrightarrow O(n) + \sum_{i=1}^{n} O(i)^{\frac{2}{i}} = O(n)$ 

De forma similar, chegamos a:

ightharpoonup MinCircle  $\longrightarrow O(n)$ 





# Permutação de um conjunto

Como fazer a permutação dos pontos?





## Permutação de um conjunto

Como fazer a permutação dos pontos?

**Algoritmo**: RandomPermutation (A[1...n])

- 1. Para k = n,...,2 faça:
  - ightharpoonup r = random (1, k)
  - $\blacktriangleright A[k] \leftrightarrow A[r]$





# Permutação de um conjunto

Como fazer a permutação dos pontos?

**Algoritmo**: RandomPermutation (A[1...n])

- 1. Para k = n,...,2 faça:
  - ightharpoonup r = random(1, k)
  - $\blacktriangleright A[k] \leftrightarrow A[r]$

Tempo esperado: O(n)



